



最好情况: 原本就有序



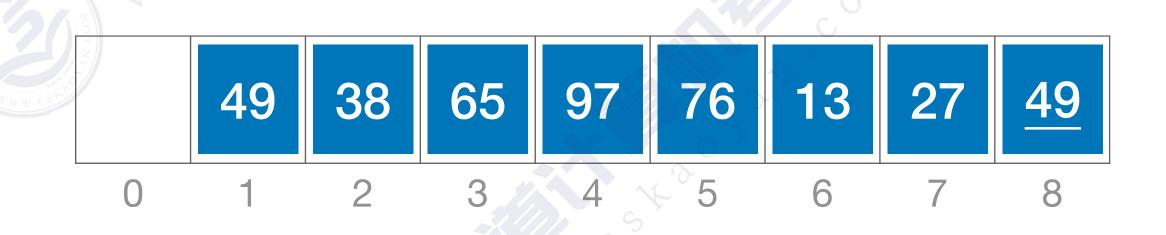


比较好的情况:基本有序

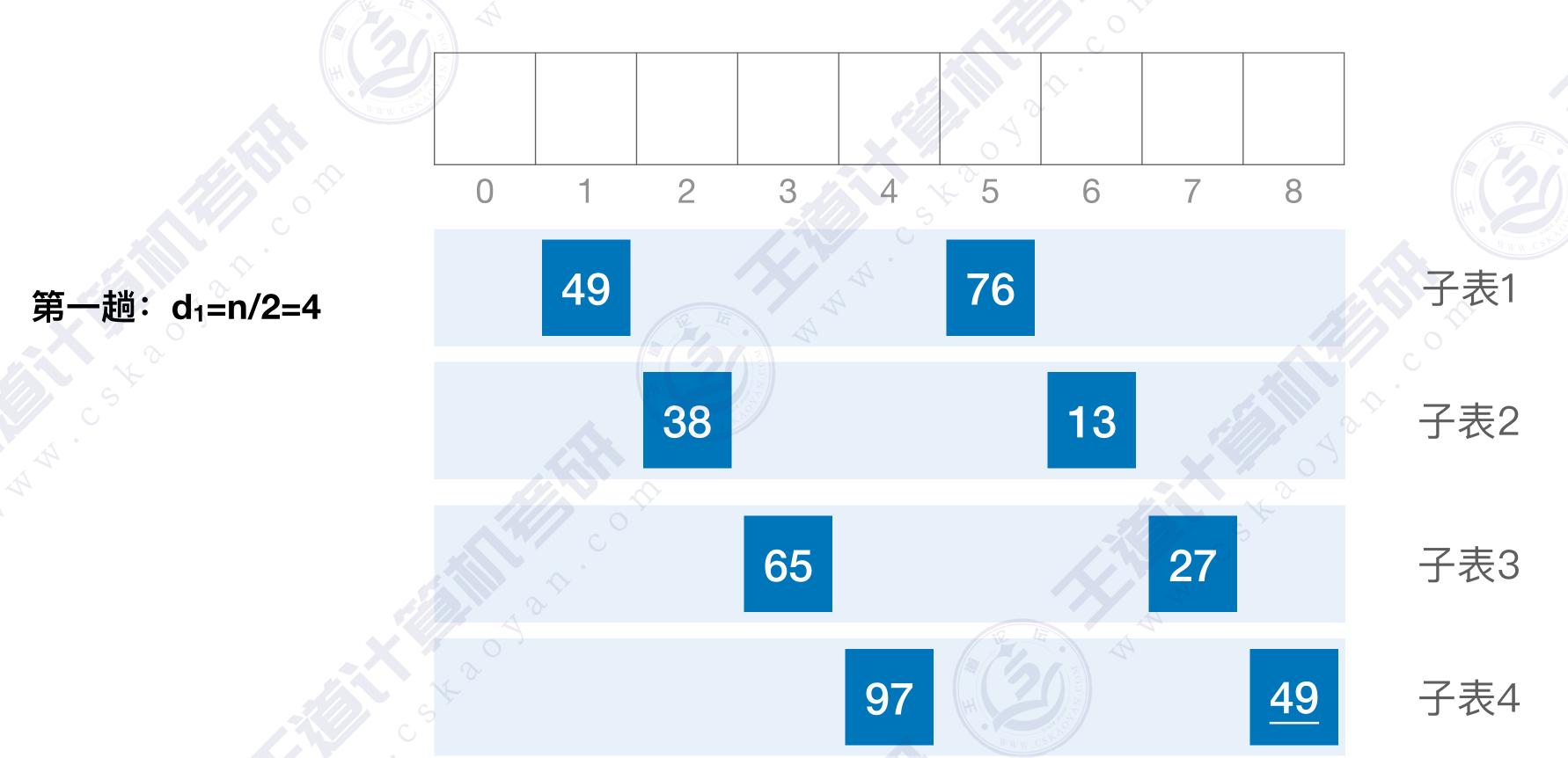


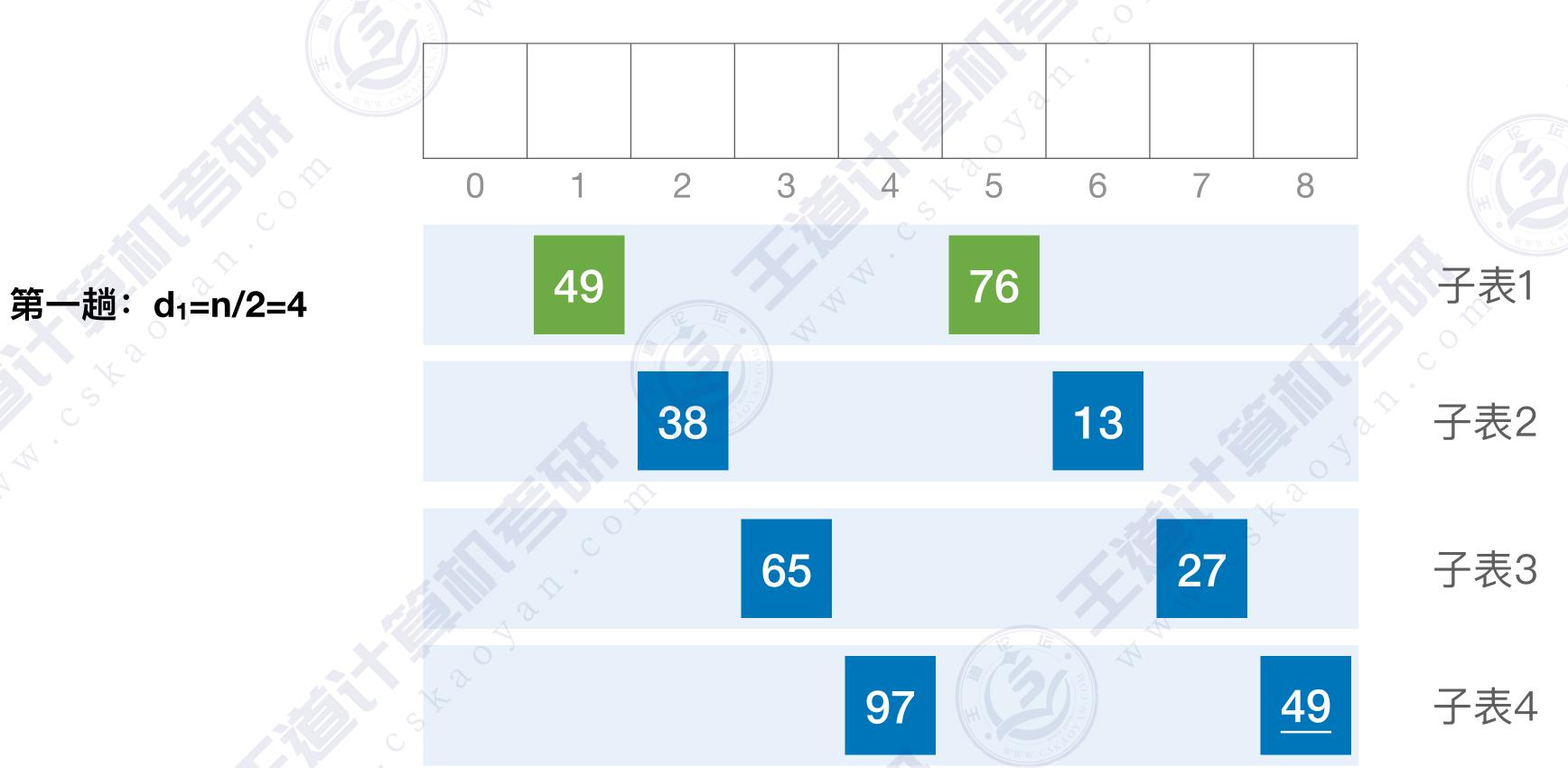
希尔排序: 先追求表中元素部分有序, 再逐渐逼近全局有序

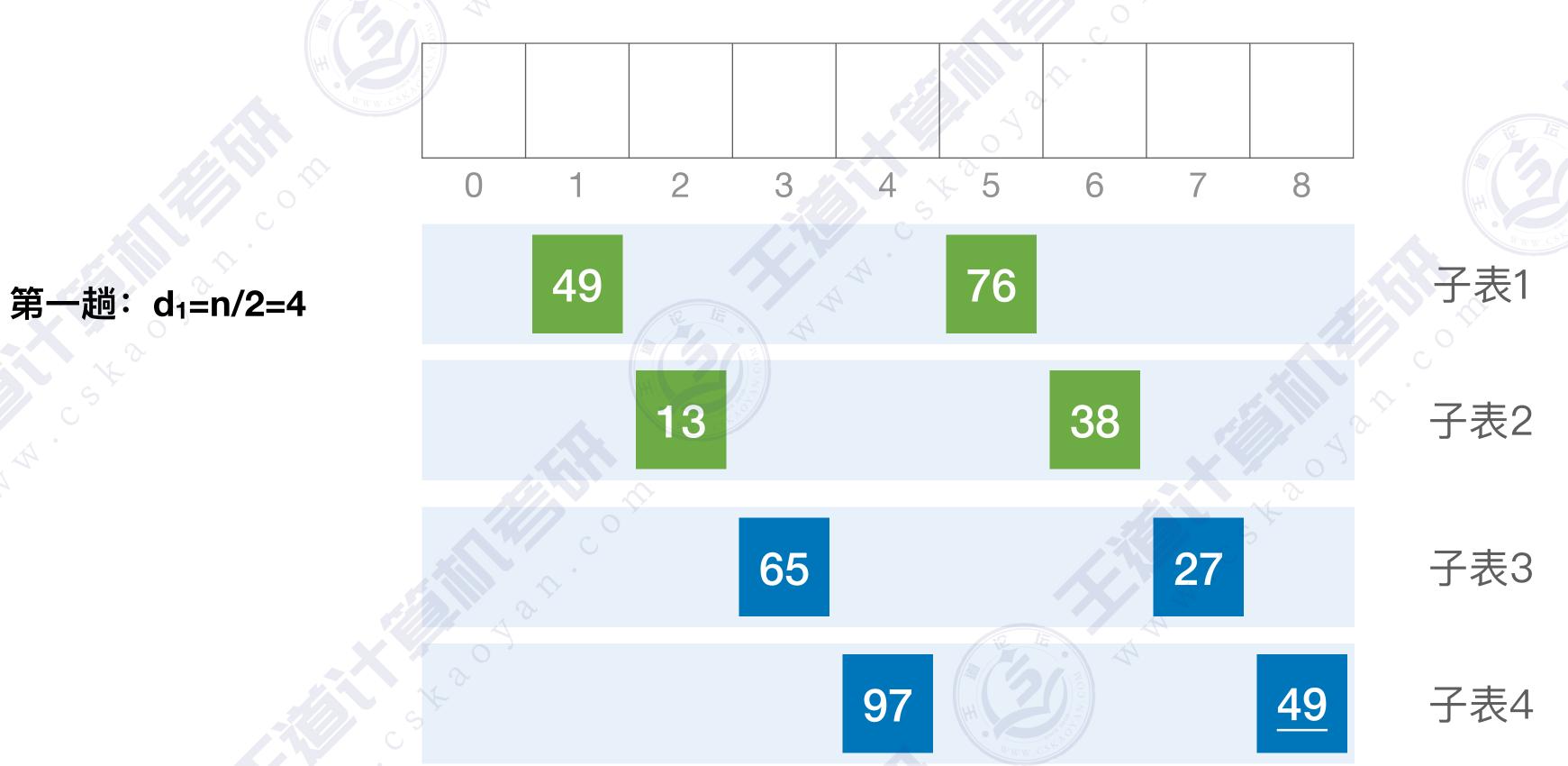
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。

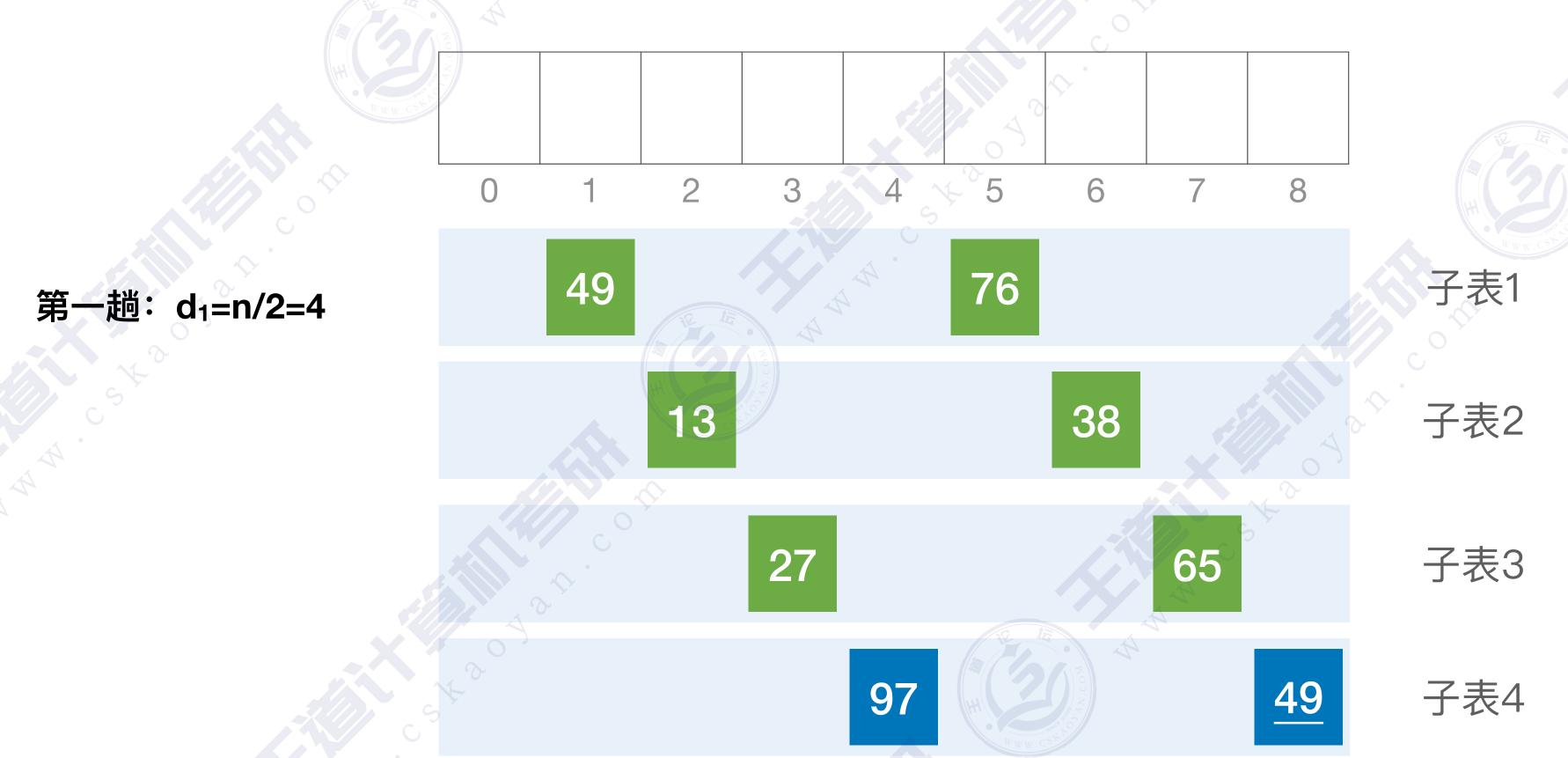


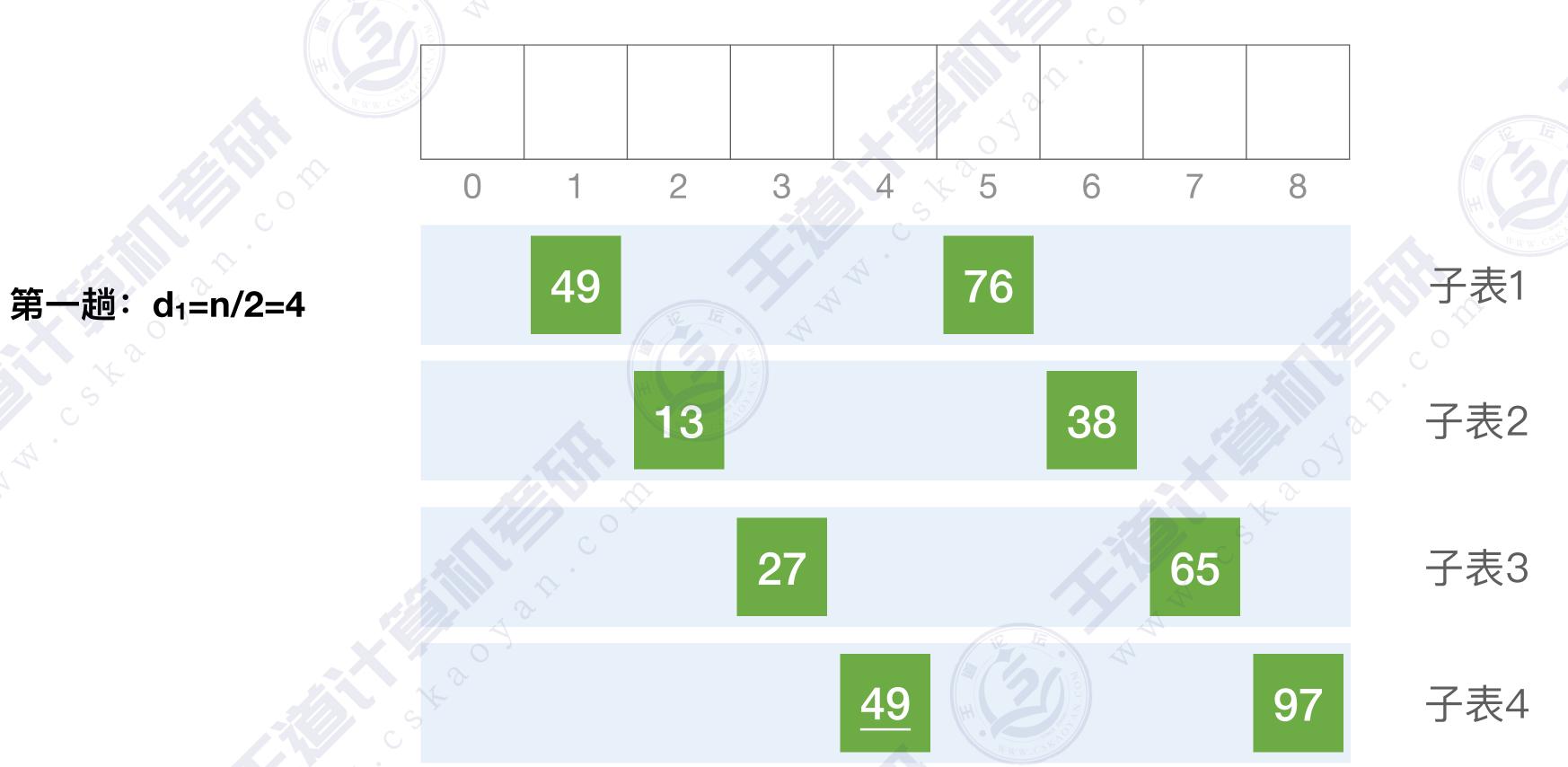
第一趟: d₁=n/2=4



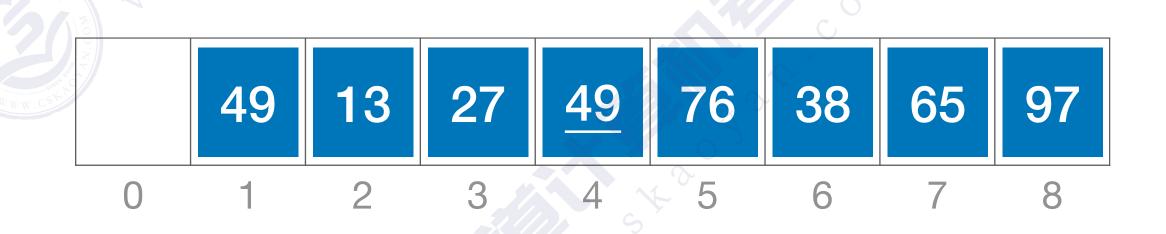




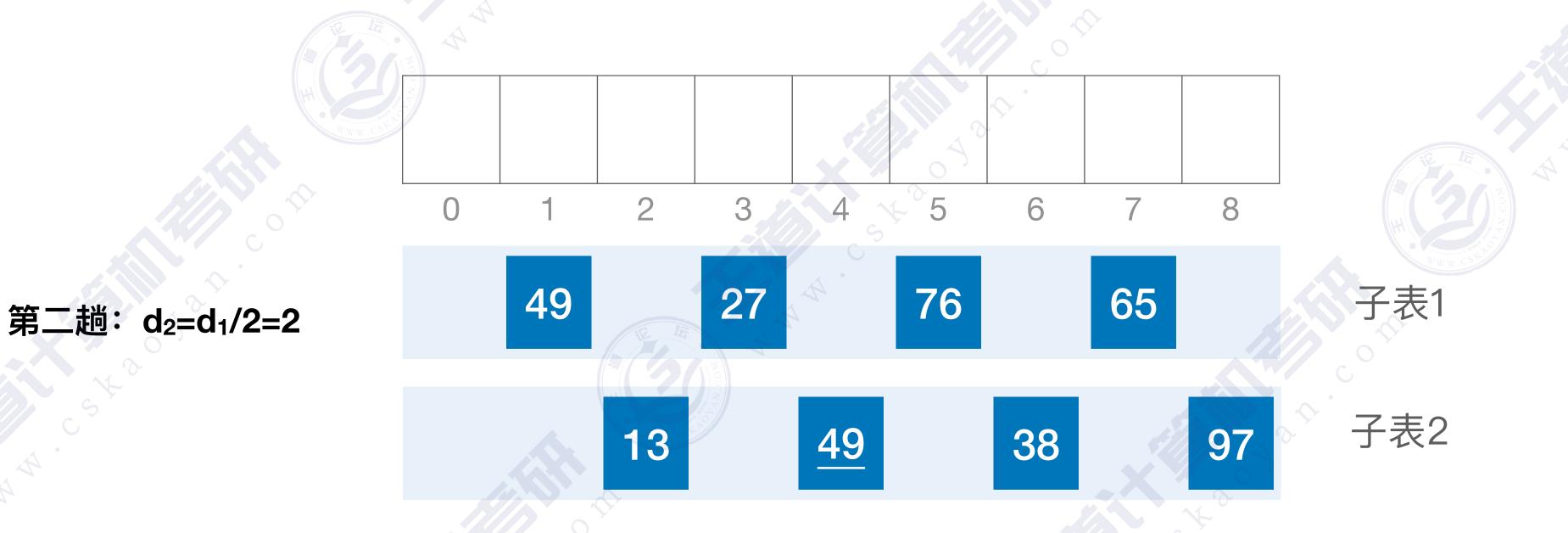


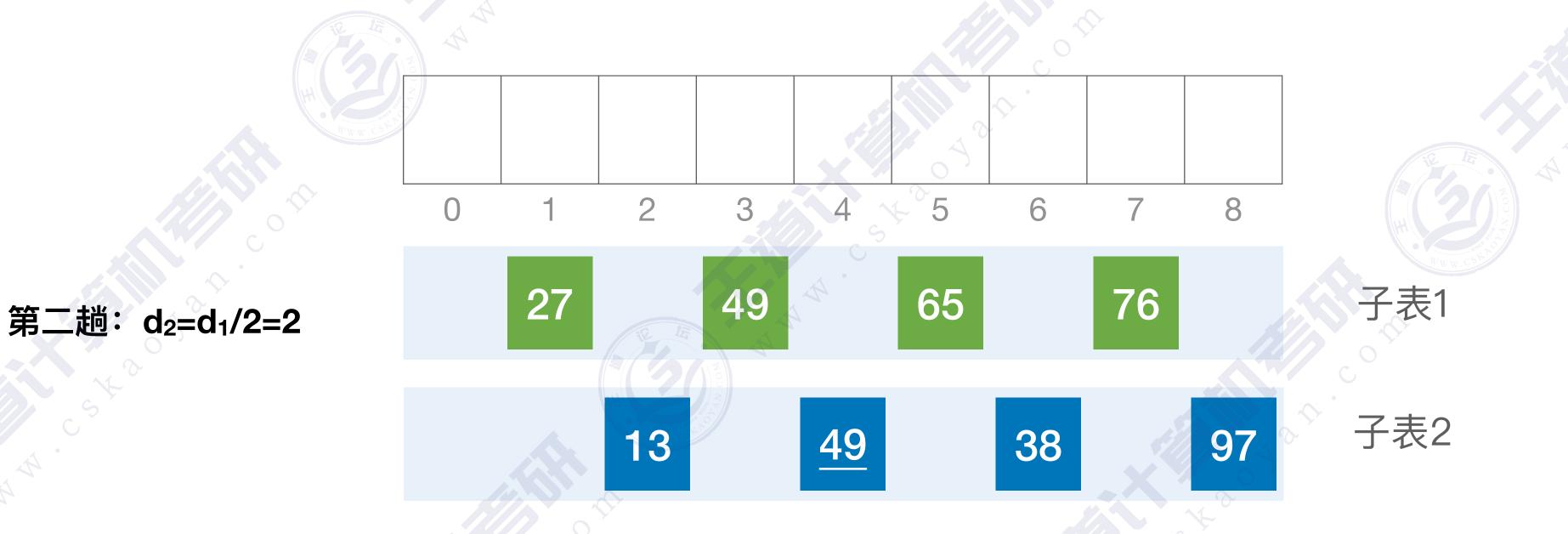


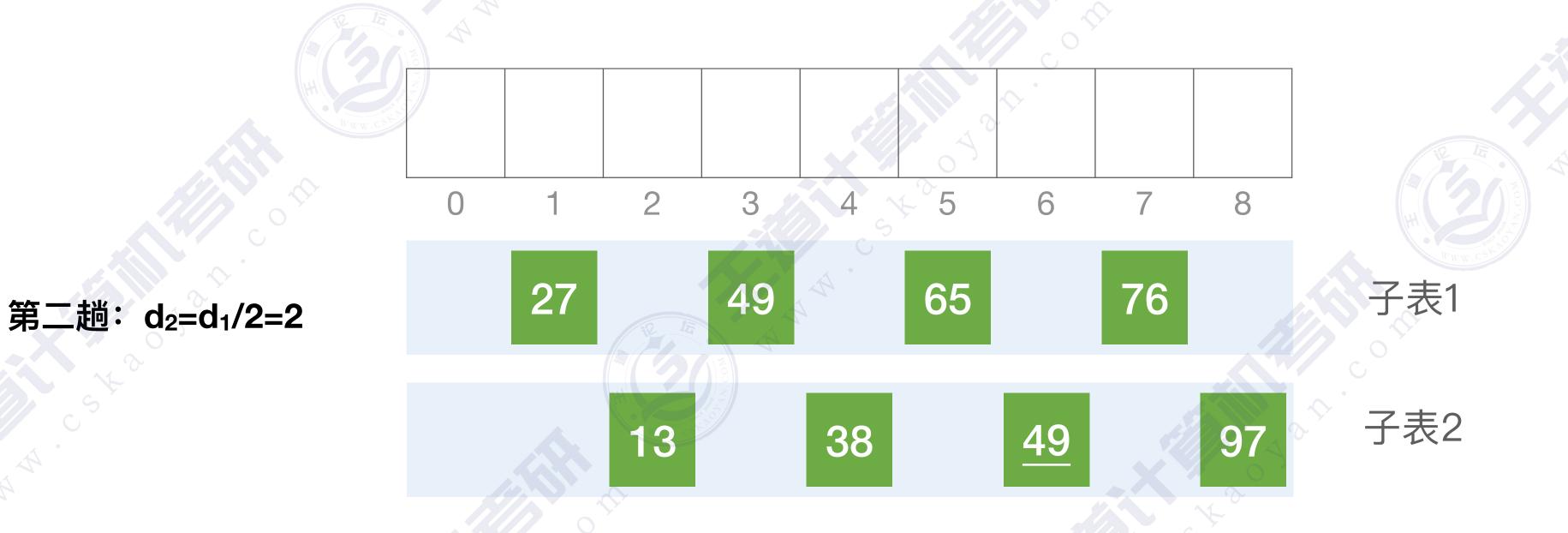
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第二趟: d₂=d₁/2=2

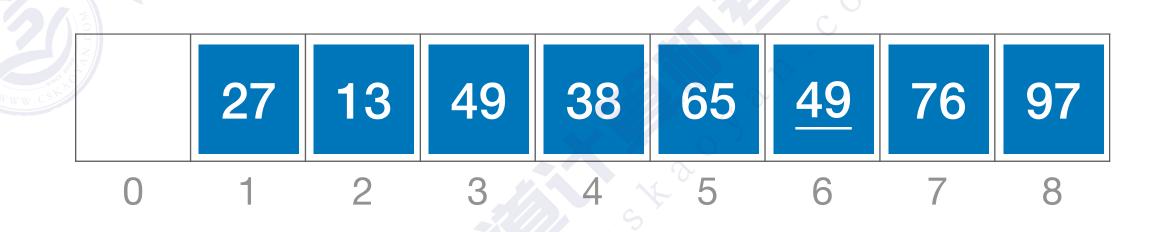






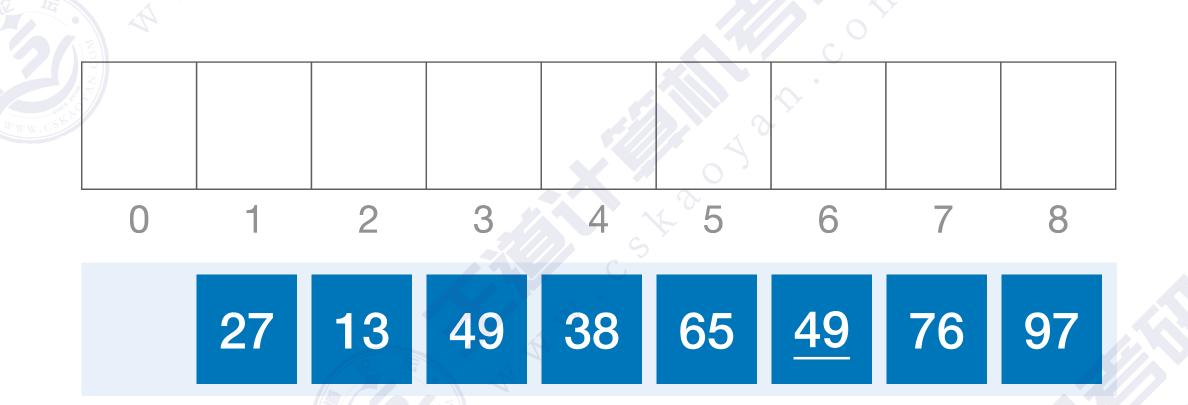


希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第三趟: d₃=d₂/2=1

希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。

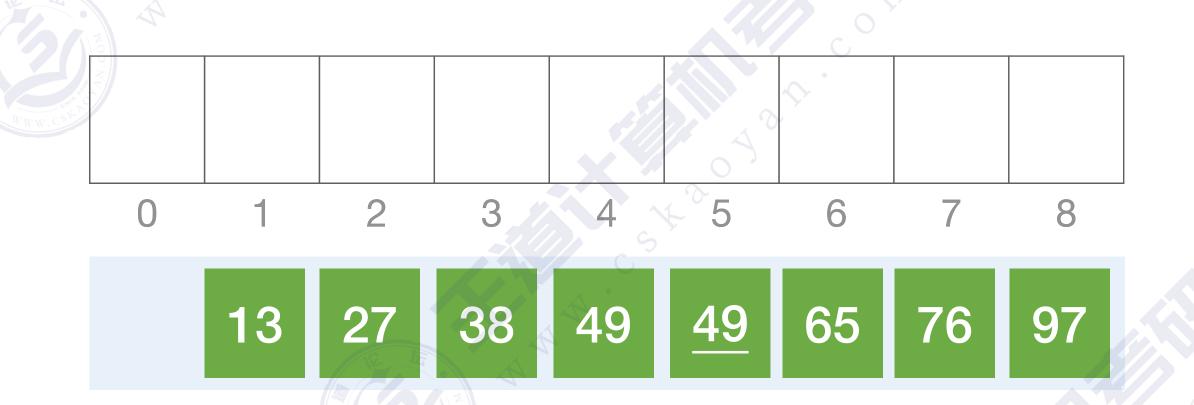


第三趟: d₃=d₂/2=1

整个表已呈现出"基本有序",对整体再进行一次"直接插入排序"

子表1

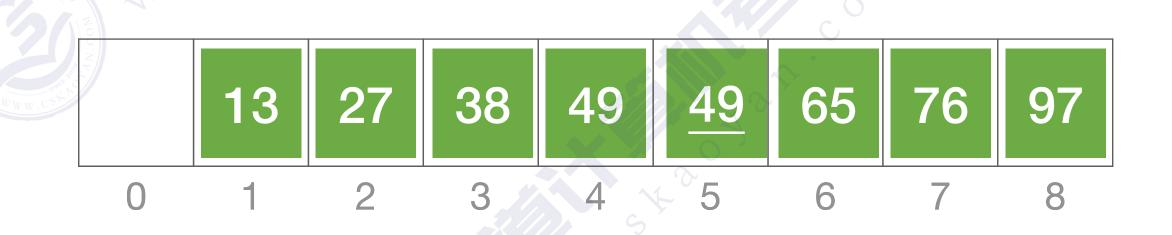
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第三趟: d₃=d₂/2=1

整个表已呈现出"基本有序",对整体再进行一次"直接插入排序"

子表1



希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=n/2=4

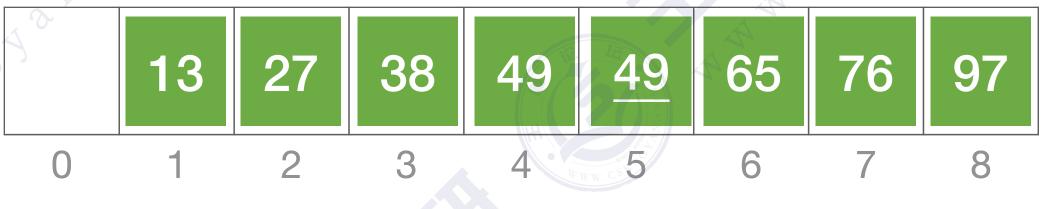




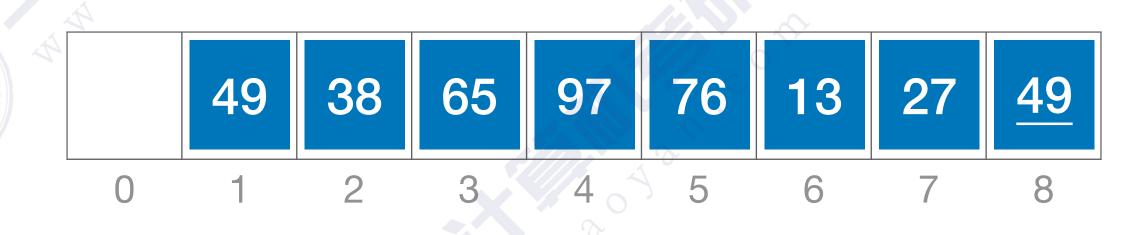
第二趟: d₂=d₁/2=2



第三趟: d₃=d₂/2=1



希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3



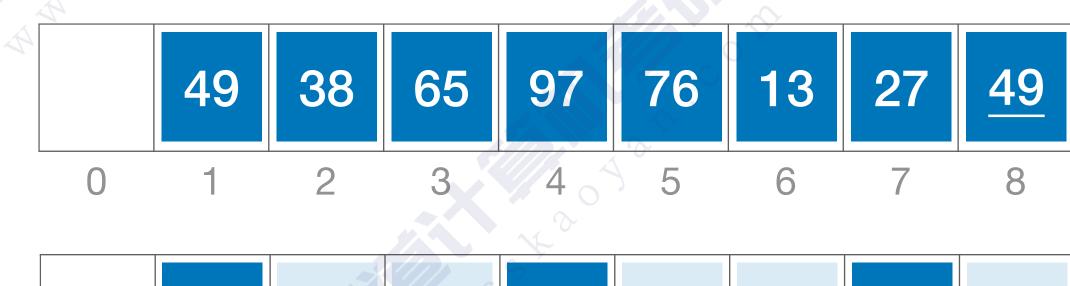
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3



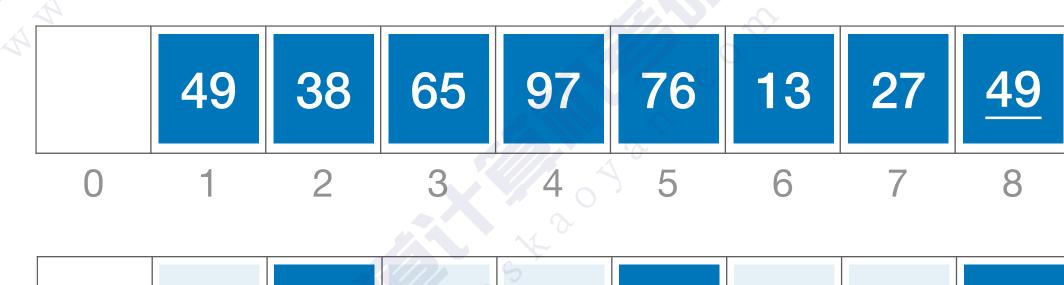
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3



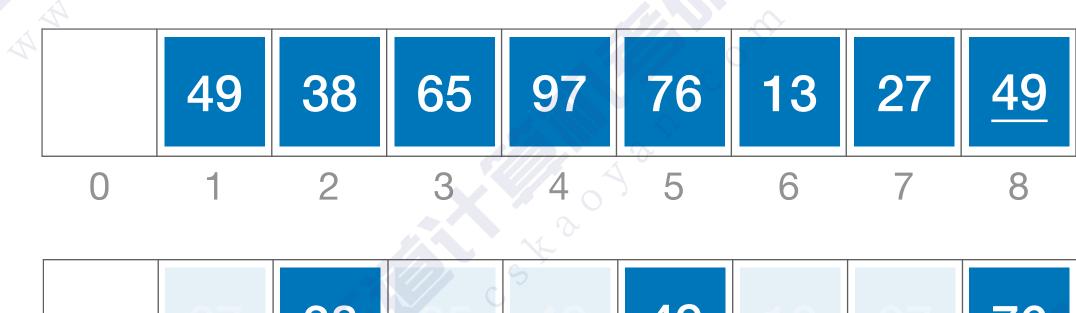
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3



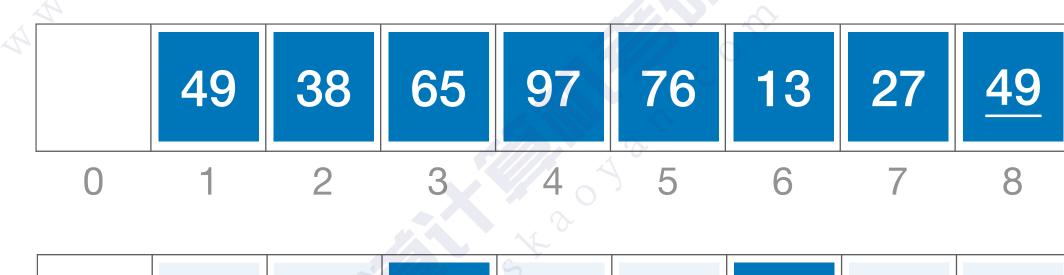
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3



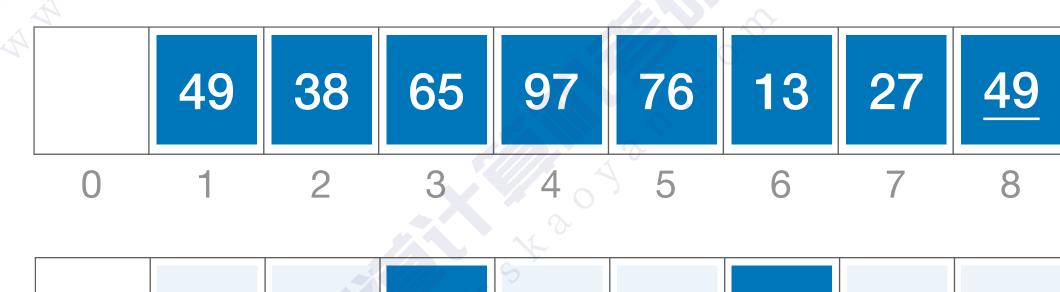
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3



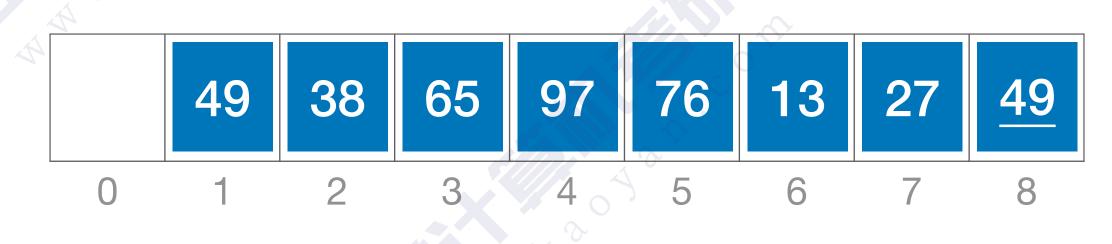
希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



第一趟: d₁=3

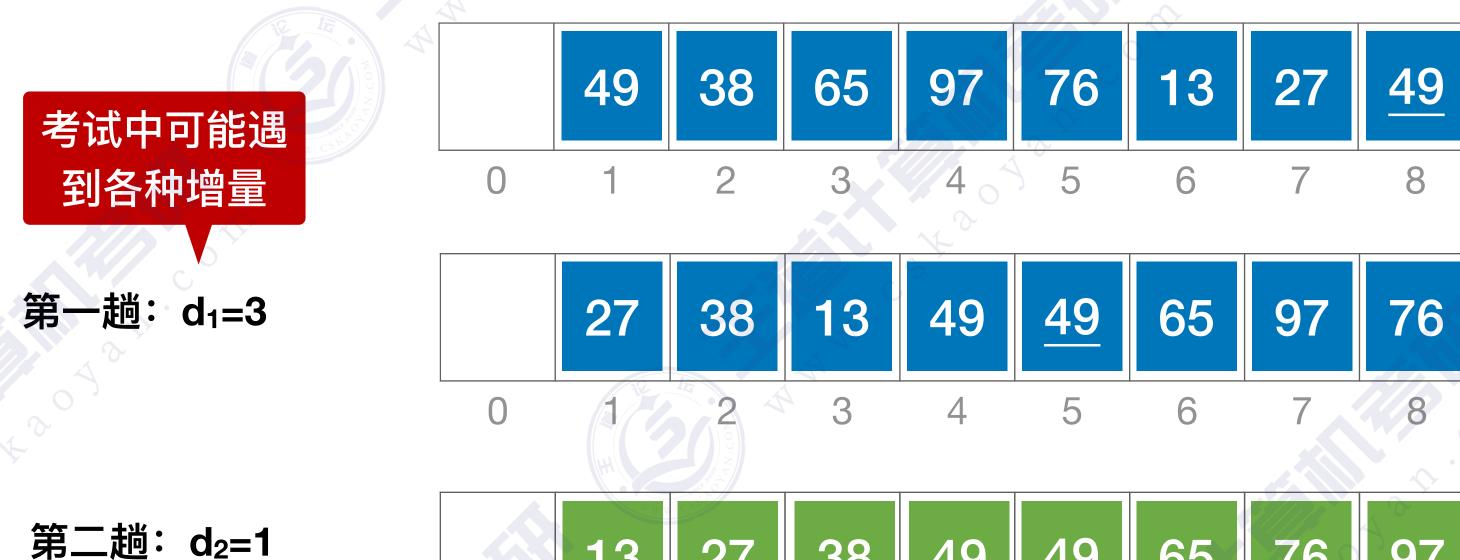


希尔排序: 先将待排序表分割成若干形如 L[i, i+d, i+2d,..., i+kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量d,重复上述过程,直到d=1为止。



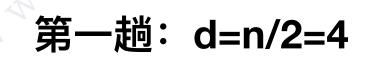
第一趟: d₁=3

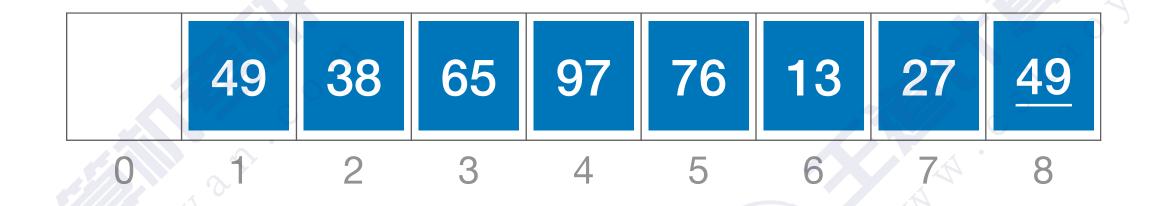


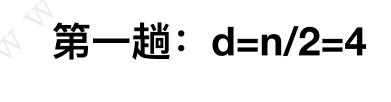


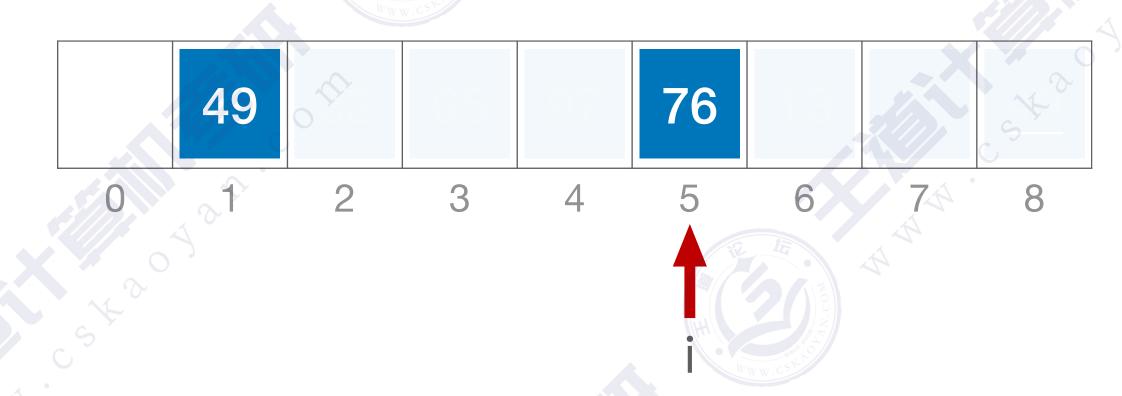


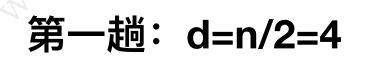


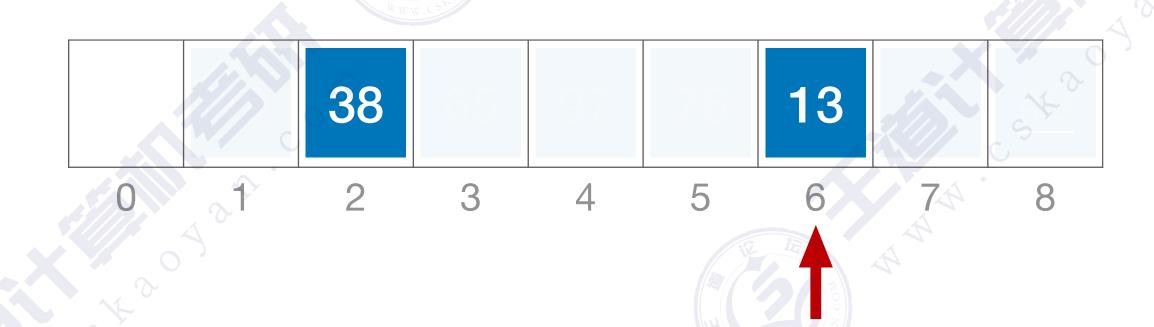




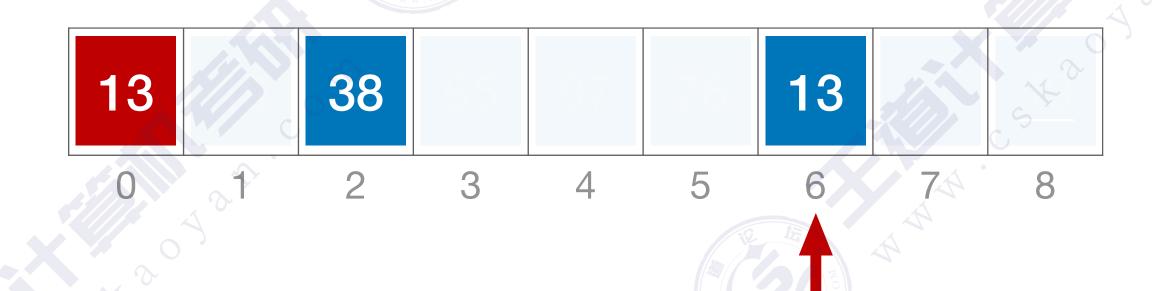




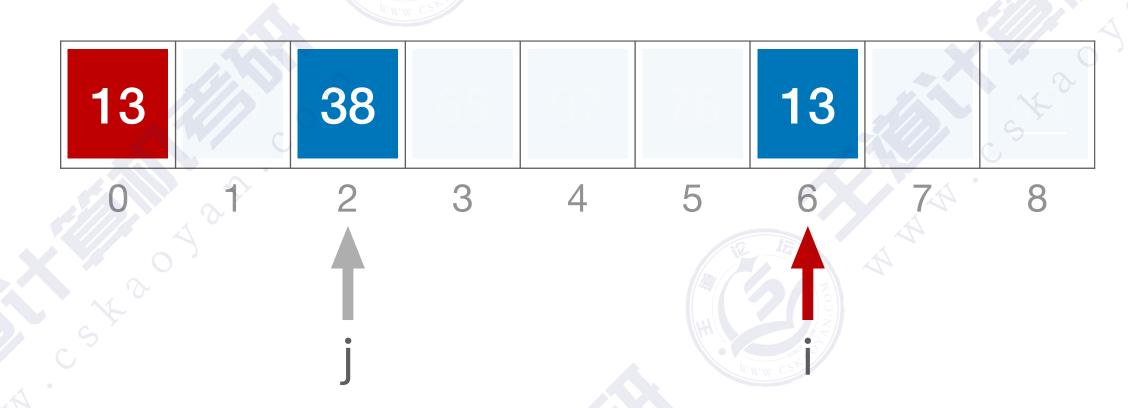




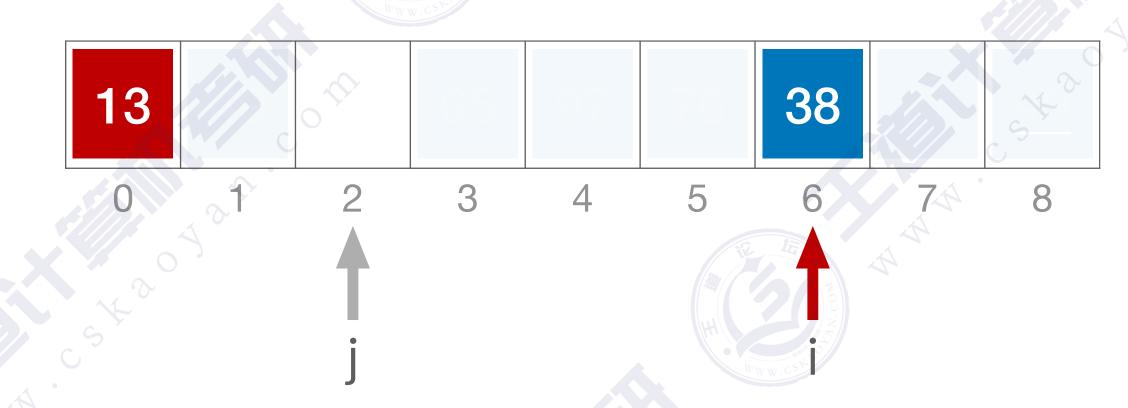






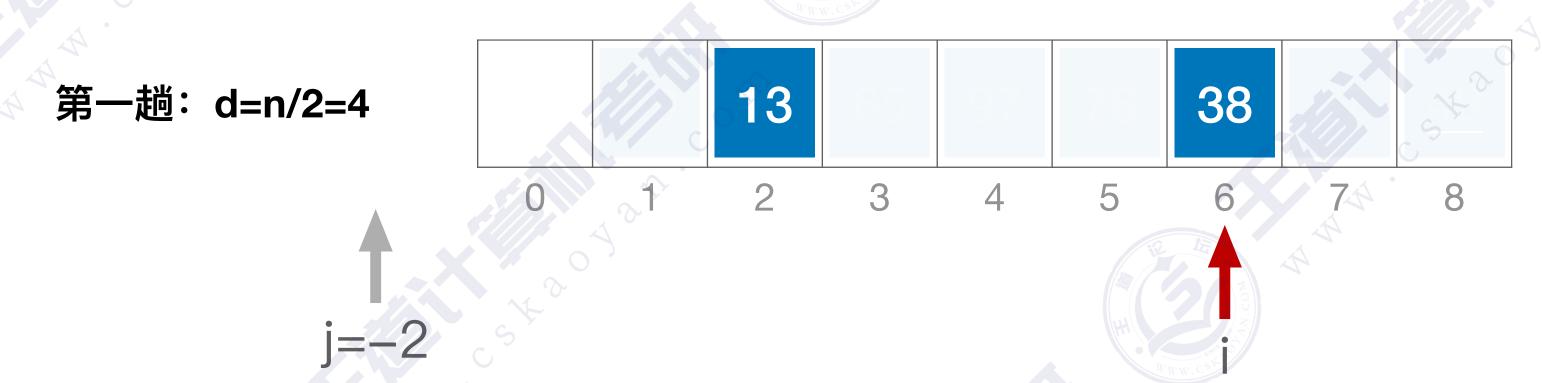


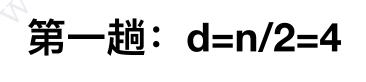


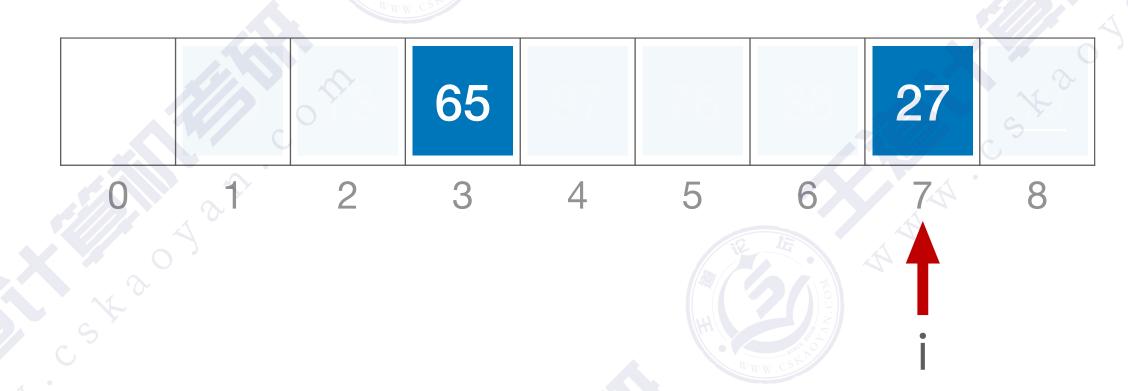


```
//希尔排序
void ShellSort(int A[],int n){
    int d, i, j;
    //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j <= 0时,插入位置已到
    for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化
       for(i=d+1; i<=n; ++i)
          if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表
              A[0] = A[i];
                                  //暂存在A[0]
              for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)
                 A[j+d]=A[j];
                              //记录后移,查找插入的位置
              A[j+d]=A[0];
                                  //插入
          }//if
                  13
                                             38
第一趟: d=n/2=4
```

```
//希尔排序
void ShellSort(int A[],int n){
   int d, i, j;
   //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j <= 0时,插入位置已到
   for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化
      for(i=d+1; i<=n; ++i)
          if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表
             A[0] = A[i];
                                 //暂存在A[0]
             for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)
                A[j+d]=A[j];
                             //记录后移,查找插入的位置
             A[j+d]=A[0];
                                  //插入
          }//if
```







```
      //希尔排序

      void ShellSort(int A[],int n){

      int d, i, j;

      //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j<=0时,插入位置已到</td>

      for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化

      for(i=d+1; i<=n; ++i)</td>

      if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表</td>

      A[0]=A[i]; //暂存在A[0]

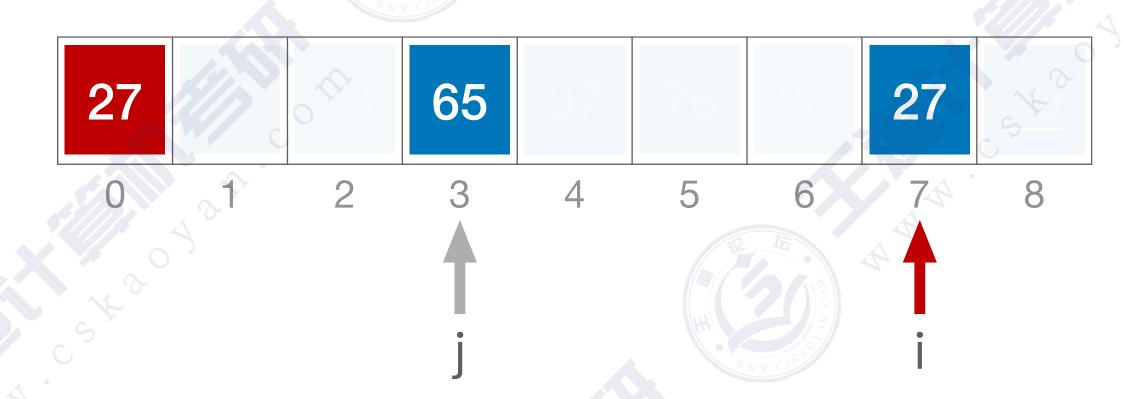
      for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)</td>

      A[j+d]=A[j]; //记录后移,查找插入的位置

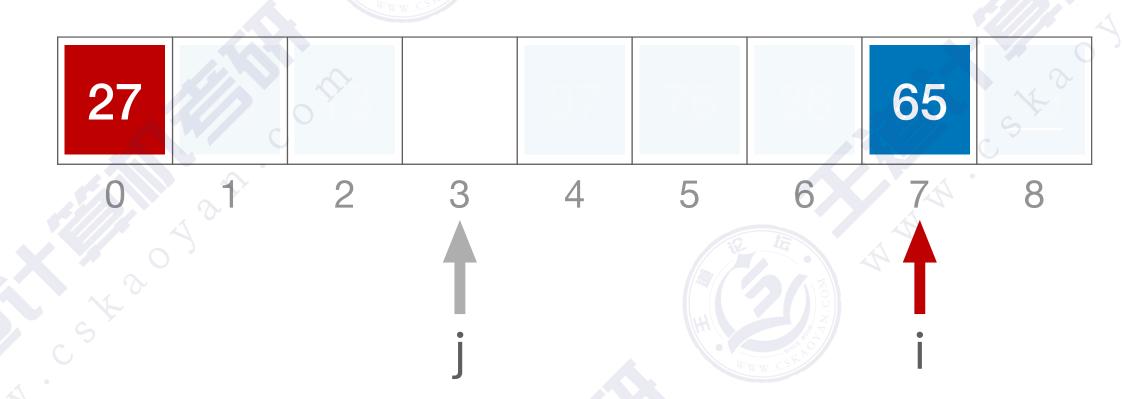
      A[j+d]=A[0]; //插入

      }//if
```

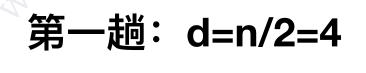






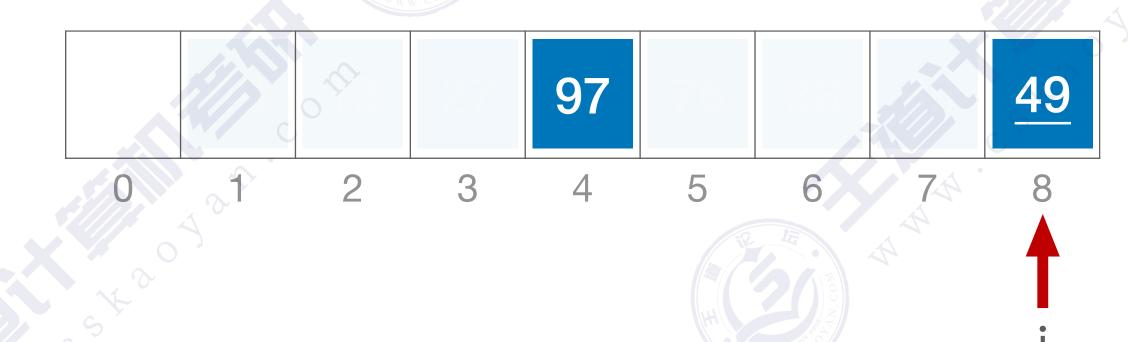


```
//希尔排序
void ShellSort(int A[],int n){
    int d, i, j;
    //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j <= 0时,插入位置已到
    for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化
       for(i=d+1; i<=n; ++i)
           if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表
              A[0] = A[i];
                                   //暂存在A[0]
              for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)
                 A[j+d]=A[j];
                               //记录后移,查找插入的位置
              A[j+d]=A[0];
                                   //插入
           }//if
                  27
                                                   65
第一趟: d=n/2=4
```

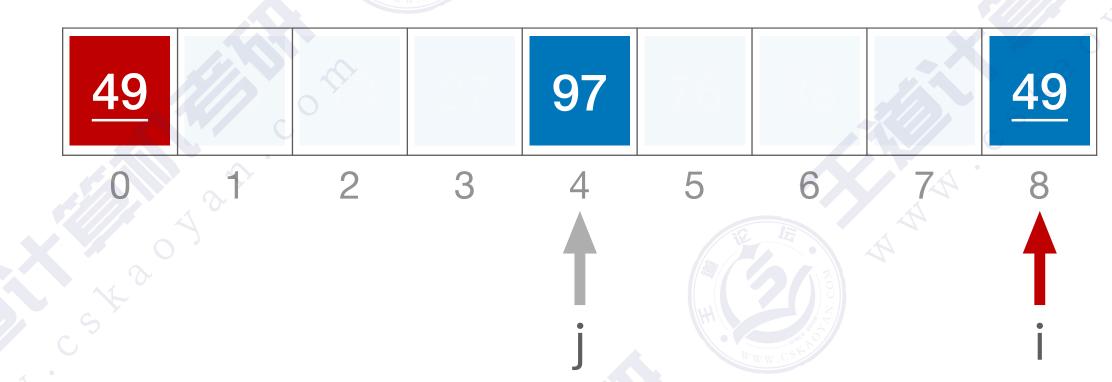




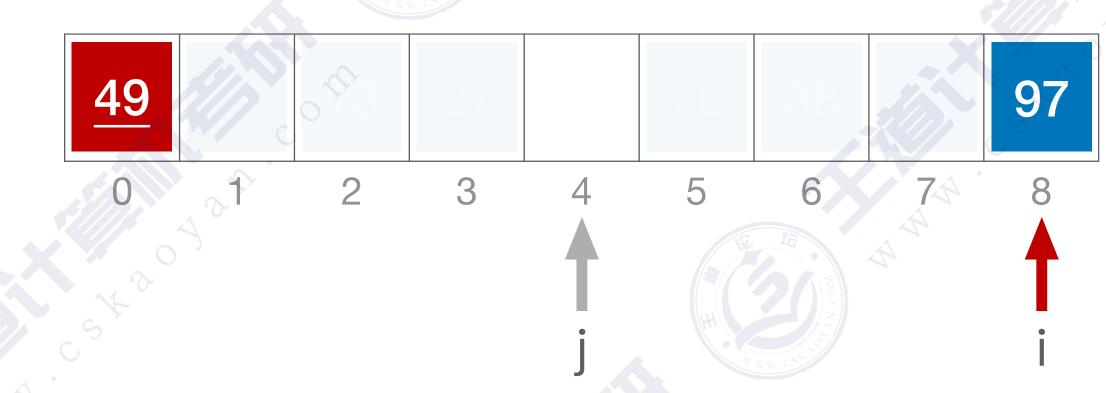




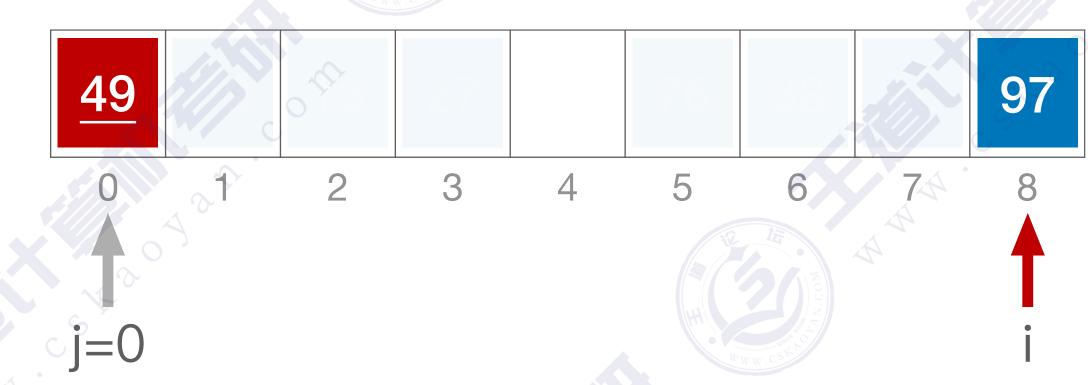




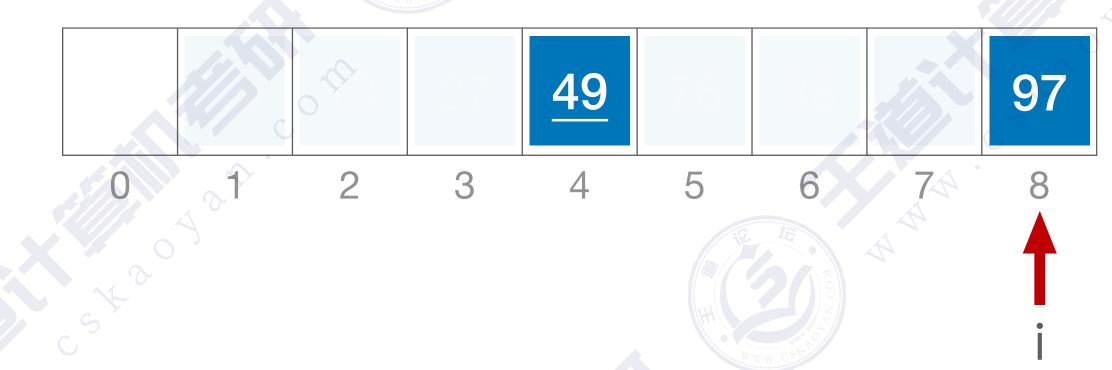




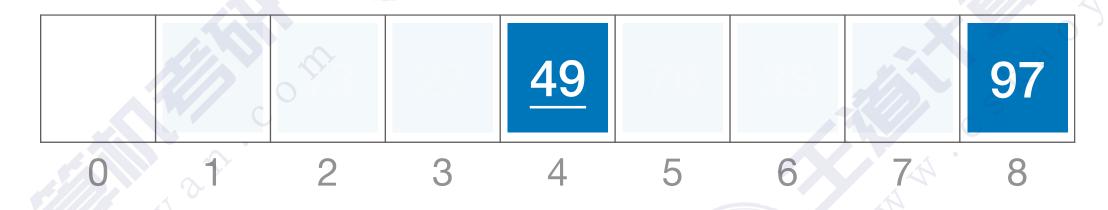










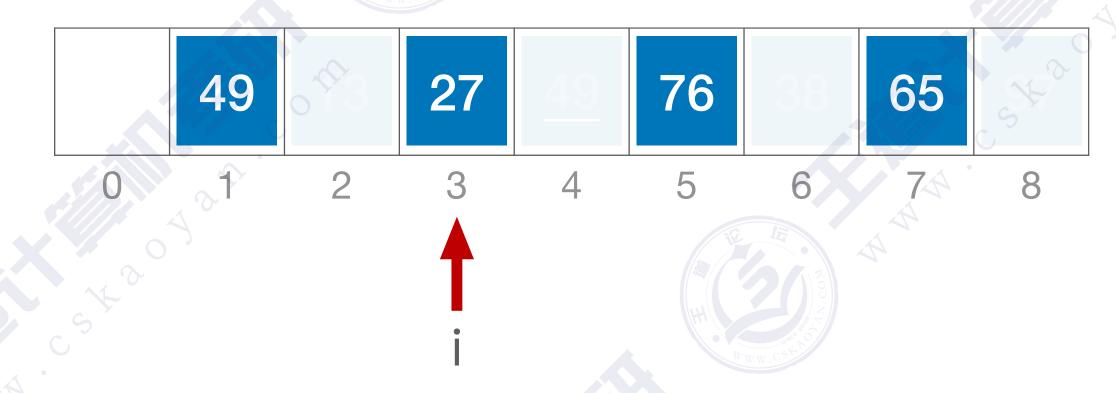


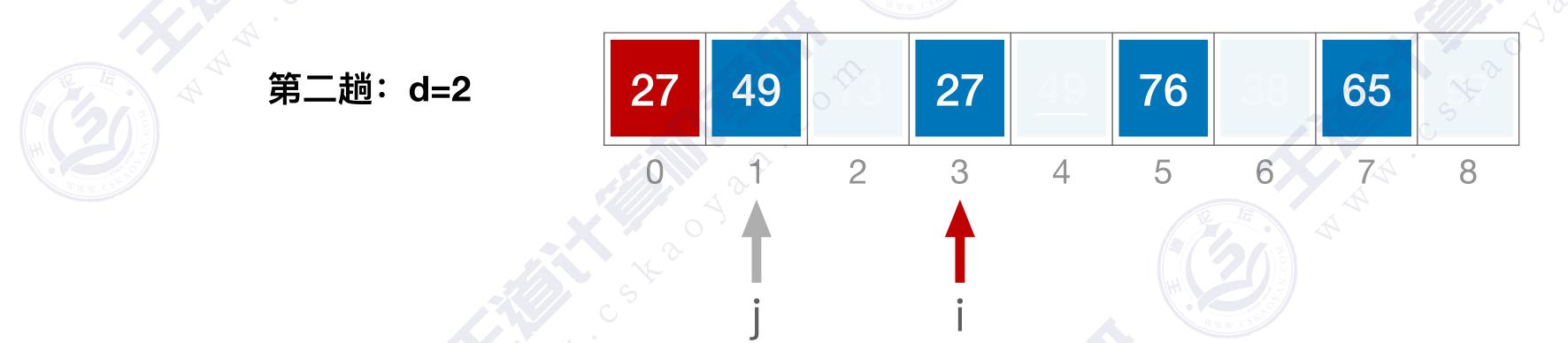






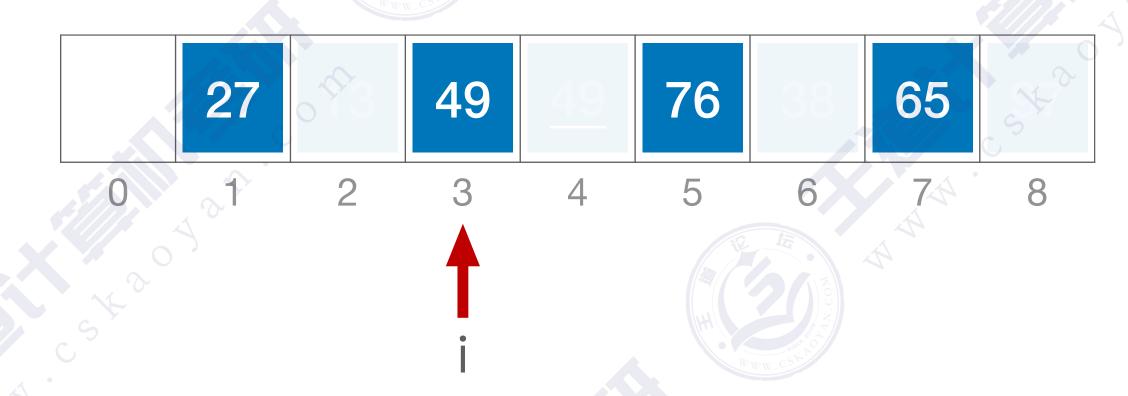




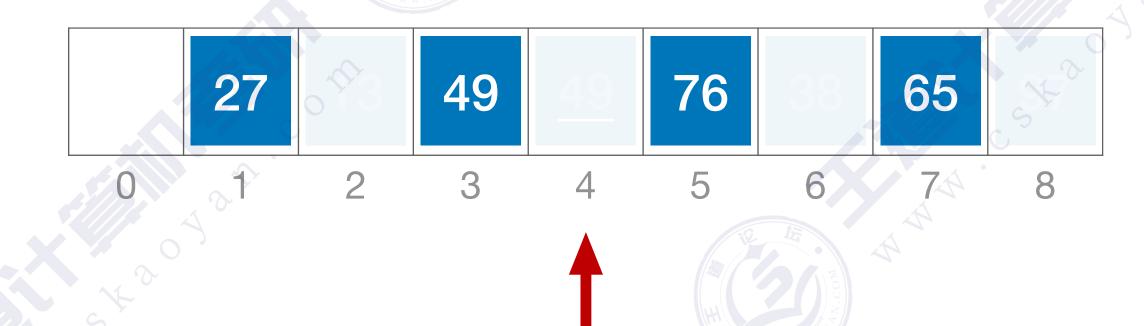


```
//希尔排序
void ShellSort(int A[],int n){
   int d, i, j;
   //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j <= 0时,插入位置已到
   for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化
       for(i=d+1; i<=n; ++i)
          if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表
             A[0] = A[i];
                                  //暂存在A[0]
             for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)
                 A[j+d]=A[j];
                               //记录后移,查找插入的位置
             A[j+d]=A[0];
                                  //插入
          }//if
                                         76
                 27
                                49
                                                  65
 第二趟: d=2
```











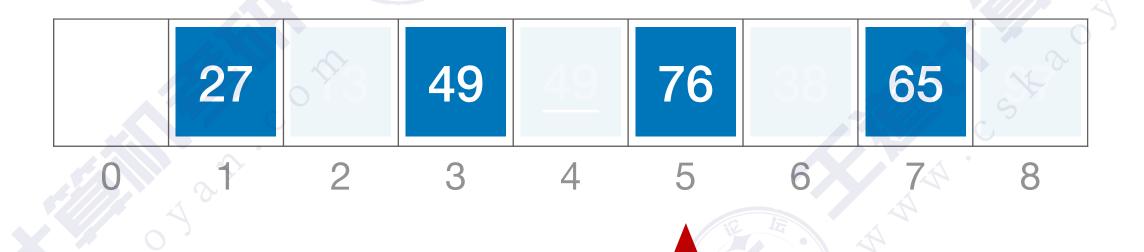






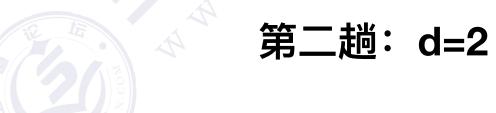


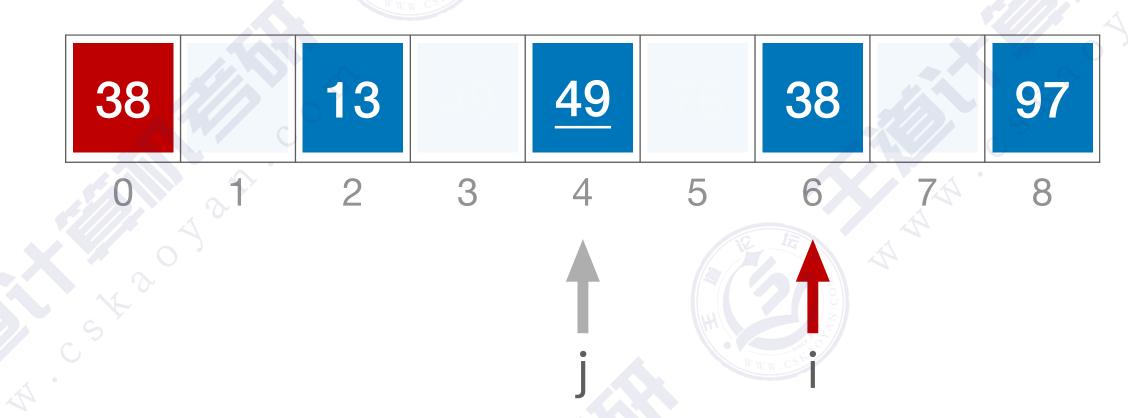


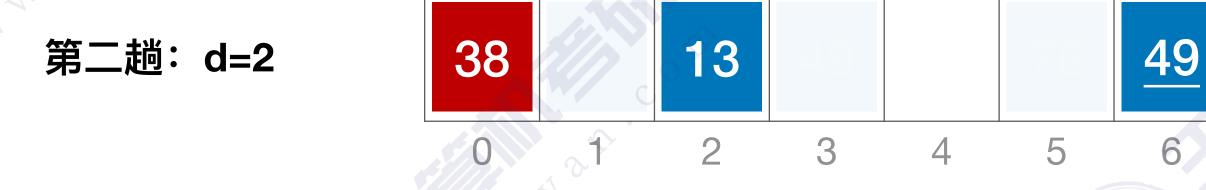






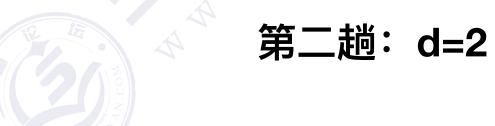


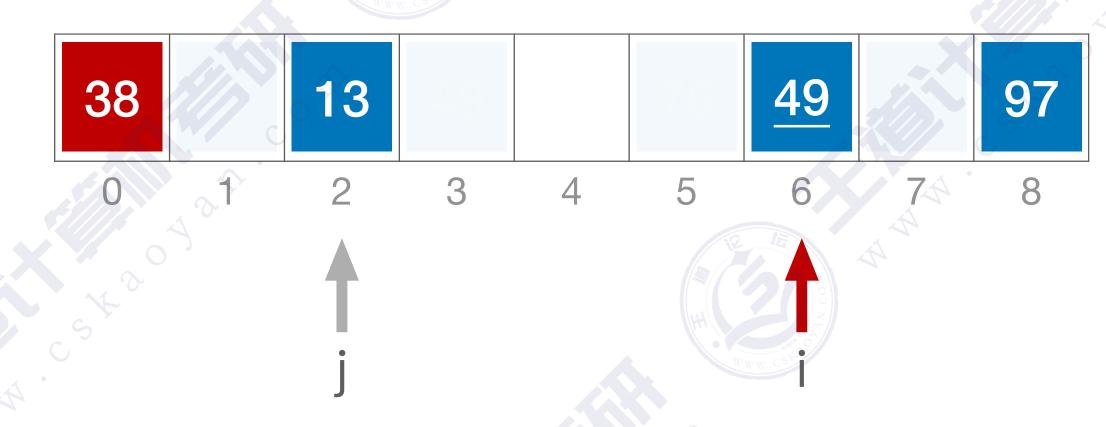




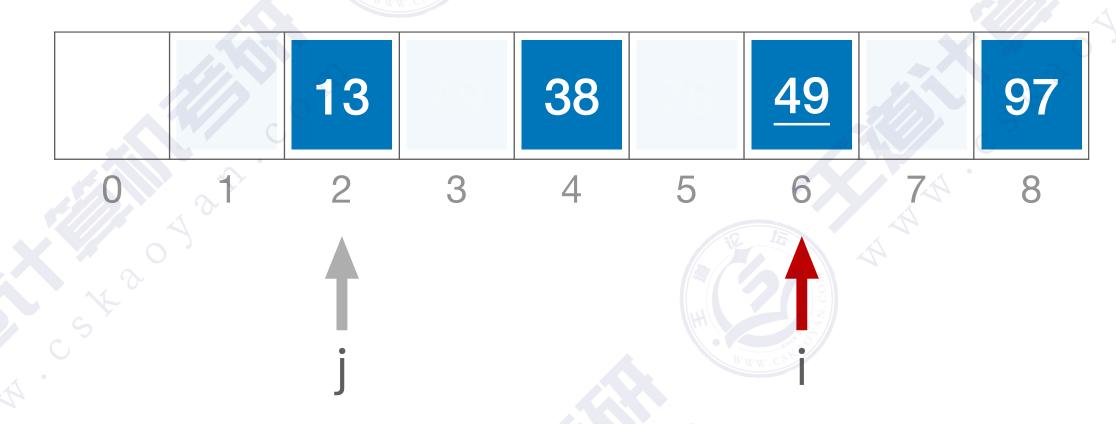
97

```
//希尔排序
void ShellSort(int A[],int n){
   int d, i, j;
   //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j <= 0时,插入位置已到
   for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化
       for(i=d+1; i<=n; ++i)
          if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表
             A[0] = A[i];
                                  //暂存在A[0]
              for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)
                 A[j+d]=A[j];
                              //记录后移,查找插入的位置
             A[j+d]=A[0];
                                  //插入
          }//if
```

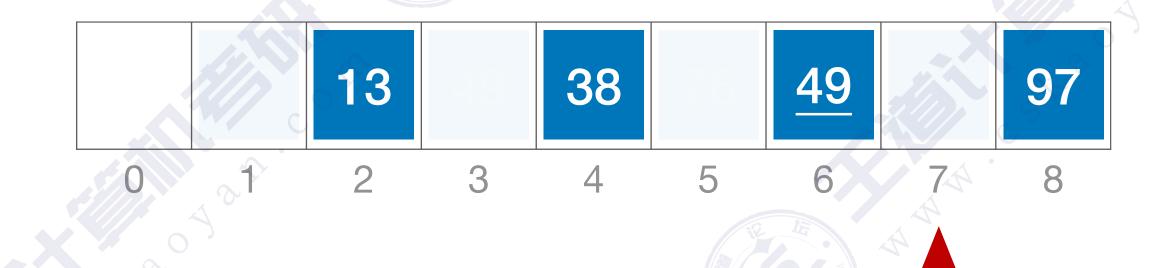












```
      //希尔排序

      void ShellSort(int A[],int n){

      int d, i, j;

      //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j<=0时,插入位置已到</td>

      for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化

      for(i=d+1; i<=n; ++i)</td>

      if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表</td>

      A[0]=A[i]; //暂存在A[0]

      for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)</td>

      A[j+d]=A[j]; //记录后移,查找插入的位置

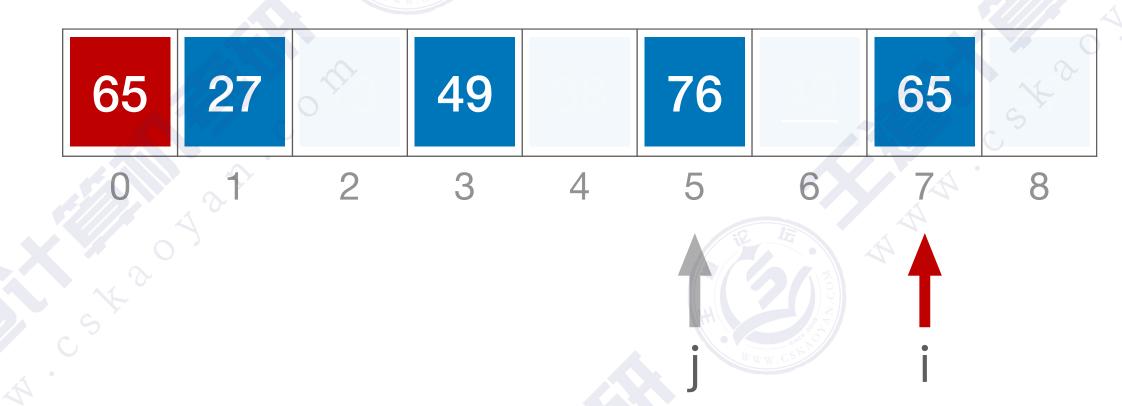
      A[j+d]=A[0]; //插入

      }//if
```

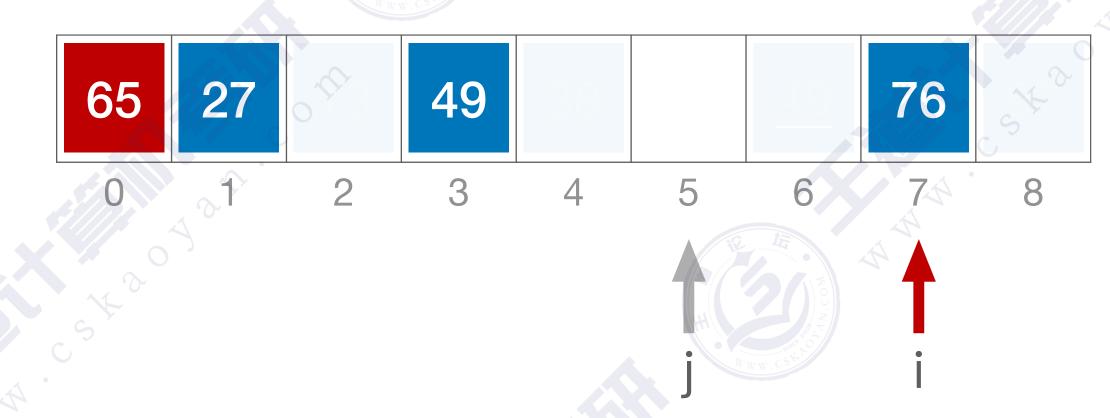


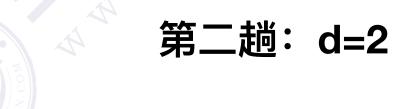


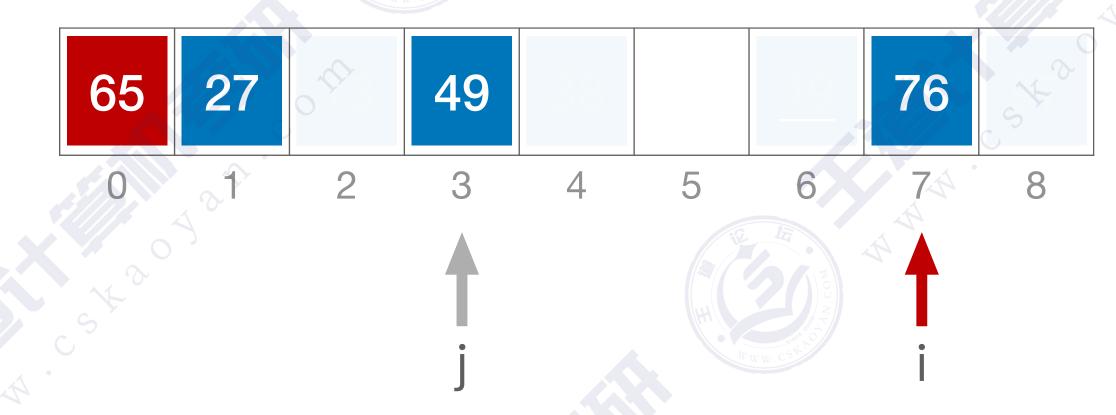




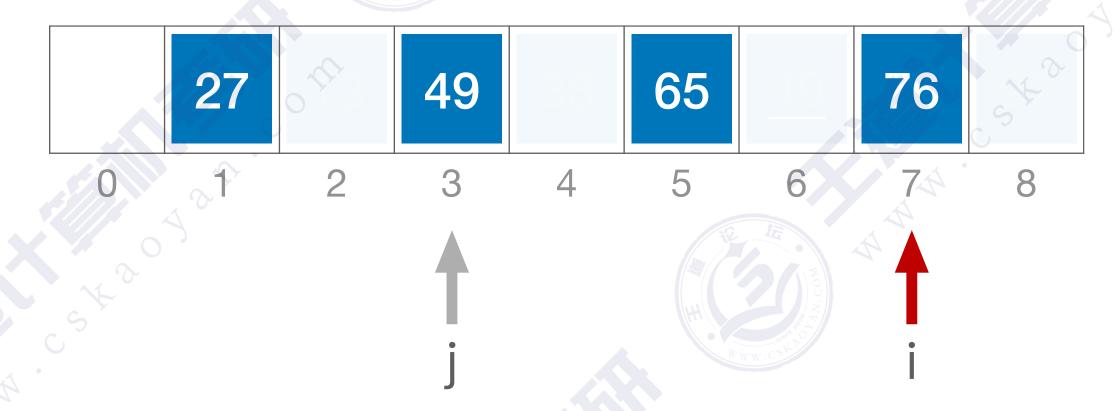


















```
      //希尔排序

      void ShellSort(int A[],int n){

      int d, i, j;

      //A[0]只是暂存单元,不是哨兵,当j<=0时,插入位置已到</td>

      for(d= n/2; d>=1; d=d/2) //步长变化

      for(i=d+1; i<=n; ++i)</td>

      if(A[i]<A[i-d]){ //需将A[i]插入有序增量子表</td>

      A[0]=A[i]; //暂存在A[0]

      for(j= i-d; j>0 && A[0]<A[j]; j-=d)</td>

      A[j+d]=A[j]; //记录后移,查找插入的位置

      A[j+d]=A[0]; //插入

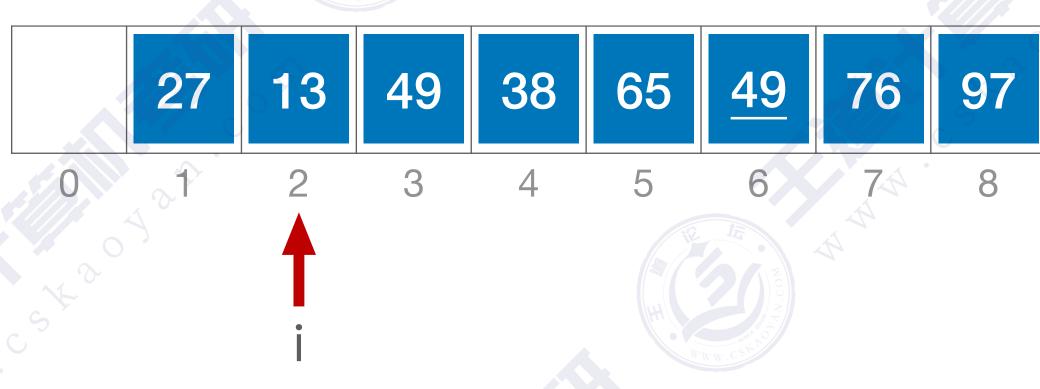
      }//if
```







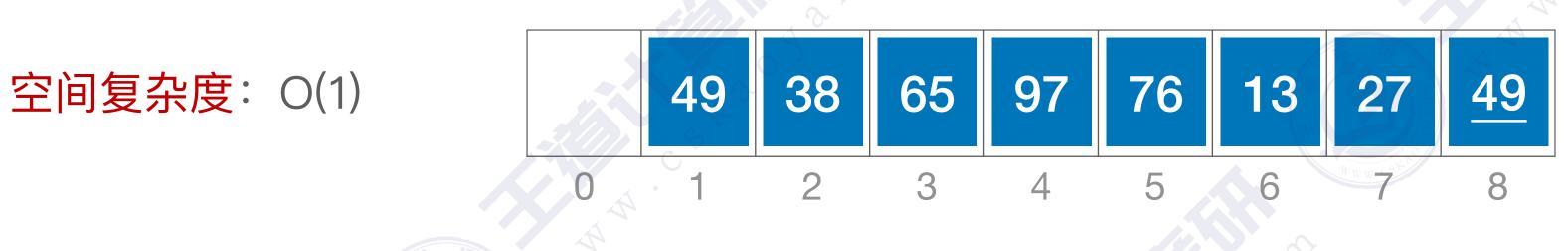








算法性能分析



第一趟: d₁=n/2=4

49 13 27 49 76 38 65 97

第二趟: d₂=d₁/2=2

 27
 13
 49
 38
 65
 49
 76
 97

第三趟: d₃=d₂/2=1

13 | 27 | 38 | 49 | <u>49</u> | 65 | 76 | 97

第一趟: d₁=3

 27
 38
 13
 49
 49
 65
 97
 76

第二趟: d₂=1

13 27 38 49 <u>49</u> 65 76 97



时间复杂度: 和增量序列 $d_1, d_2, d_3...$ 的选择有关,目前无法用数学手段证明确切的时间复杂度 最坏时间复杂度为 $O(n^2)$,当n在某个范围内时,可达 $O(n^{1.3})$

算法性能分析

原始序列:

65 49 <u>49</u>

第一趟: d=2

49 49 65

第二趟: d=1

49 49 65

稳定性: 不稳定!

适用性:仅适用于顺序表,不适用于链表

知识回顾与重要考点

先将待排序表分割成若干形如 L[i, i + d, i + 2d,..., i + kd] 的"特殊"子表,对各个子表分别进行直接插入排序。缩小增量 d,重复上述过程,直到 d=1 为止。

